19日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

⑤Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

(3)公開 平成3年(1991)4月11日

G 11 B G 06 F 20/12 3/08 12/00

301

9074-5D 6711-5B 8944-5B

Z

審査請求 請求項の数 2 (全7頁) 未請求

🛭 発明の名称

追加方式の追記型情報記録媒体及びその情報管理方法

②特 顧 平1-223472

22出 願 平1(1989)8月30日

700発明 # 者 桜

光

神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番地 日本ピクタ

一株式会社内

の出 頭 日本ピクター株式会社 神奈川県横浜市神奈川区守屋町3丁目12番地

1. 発明の名称

追加方式の追記型情報記録媒体及びその情報管 理方法

- 2. 特許請求の範囲
- (1)管理情報領域とこの管理情報領域に連続した 記録情報領域とが設定された追加方式の追記型情 報記録媒体であって、

前記記録情報領域には、記録情報と、この記録 情報に関する下層管理情報と、追記により変更さ れた基底管理情報とが記録され、

前記管理情報領域には、前記記録情報領域の前 記基底管理情報を指揮する指標管理情報と、終了 管理情報と、空白部への埋め書き情報とが記録さ れたことを特徴とする追加方式の追記型情報記録 媒体。

(2)管理情報領域とこの管理情報領域に連続した 記録情報領域とが設定される追記型情報記録媒体 に対する追加方式の情報管理方法であって、

前記記録情報領域に記録情報を追記する過程と、

前記追記された記録情報に関する下層管理情報を 前記記録情報領域に追記する過程と、追記により 変更された基底管理情報を前記記録情報領域に追 記する過程と、

前記追記された記録情報領域の前記基底管理債 報を指標する指標管理情報を前記管理情報領域に 追記する過程と、

追加による全追記終了時には、終了管理情報を 前記管理情報領域に追記し、前記管理情報領域上 の空白部を埋め書きする過程とからなることを特 徴とする追加方式の追記型情報記録媒体の情報管 理方法。

3. 発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

本発明は追加(アペンド)方式の追記型情報記 録媒体(光ディスク)及びその情報管理方法に係 り、特に続み出し専用光ディスク(例えば、CD - ROM)の再生機で再生可能となるように、論 理フォーマットを設定したものである。

(技術的背景)

デジタルオーディオディスクとして開発されたCD(コンパクトディスク)は、直径12cmの光ディスクに約500~600k byteという大量の情報を記録できるため、近年、磁気ディスクの情報を記録できるため、近年、磁気ディスク)とはに続出し専用の情報記録媒体として活用されたいる。CD-ROMと呼ばれ、辞書、地図などの流通メディアとして商品化されている。

CD-ROMの物理的特性や物理的フォーマット(例えば、ディスク自体の物理的構造、光学的特性、信号処理方式、エラー訂正方式、セクタ数、セクタ容量など)は、CDブレーヤ(ドライブ)での再生を可能とするため、フィリップス社刊のCD規格書(レッドブック)、CD-ROM規格書(イエローブック)で規格化され、これが事実上の標準となっている。

さらに、最近では、物理的フォーマットとアプリケーション層との間に位置する論理フォーマット(例えば、ディレクトリ・ファイル管理など)

C D . C D - R O M と同一にすることで、C D - R O M ブレーヤ (C D - R O M ブレーヤ) での再生が可能となる。

例えば、追記型ディスクを音楽用CDとして使用するものとして、店舗にストックしてある音楽データから顧客の要望に応じて数曲選択し、この数曲分の音楽データの管理に必要な管理情報(Table of Contents = TOC)を生成して、このTOCと音楽データとを同時に追記型光ディスクに記録してオリジナルな音楽用CDを作ることが行なわれつつある。

一方、前述したように、CD-ROMは大容量の情報を記録できるため、多数のファイルを効率的に管理する必要があり、ファイルの階層構造、いわゆるディレクトリの階層構造がとられ、さらに、数枚にわたるCD-ROMを統一的に管理するためにポリューム構造もとられている。

そこで、追記型光ディスクをCD-ROMとして使用する場合、一度に審き込む追記型光ディスク(本願発明の対象で、後述する追加方式の追記

も ISO 9660 として規格・標準化されている。 この結果、各社の CD - ROM はいわゆる互換性 を有することとなり、今後、CD - ROM は情報 記録媒体として急速に普及することが予想される。

一方、上述した再生専用の C D - R O M に対して記録可能な光(磁気)ディスクの開発も盛んである。 このような光(磁気) ディスクとしては、一度だけ書き込みが可能な追記型(vrite once) 光ディスクと、消去して繰り返し書き込みが可能な書き換え型光(磁気)ディスクとがある。

審き換え型光(磁気)ディスクは、光磁気や相変化を利用しているため、上述したCDやCD-ROMとは物理的特性が異なり、両者間で互換性をとることは現段階では困難である。

これに対して、追記型光ディスクでは、消去・ 再書き込みに対して考慮する必要がないため、媒 体の材質を適宜選択することにより、音楽用CD、 CD-ROMと互換性のある物理的特性をもたせ ることは必ずしも困難ではない。したがって、物 理的フォーマット、論理的フォーマットを音楽用

型光ディスクに対して、これを一括方式の追記型 光ディスクと称する)として使用するのであれば、 両者の互換性は容易である。

(従来の技術)

しかし、追記型ディスクは、その同一部分に一度しか書き込みができないものであるが、前記した一括方式のように、全書き込み領域に対して一度に一括して書き込みをしなければならないものではない。複数回にわけて追加しながら書き込むことも可能であり(以後、これを追加方式の追記

型光ディスクと称する)、このような追記型光ディスクの方がきわめて実用的である。

ところが、このような追加方式の追加型光ディスクは、新たに追加されたファイルやディレクトリをその都度管理する必要があり、効率的な情報では、ディレクトリ構造の変化に応じた管理情報を生成して審き換える必要があるといいので、常に更新されるには一度しか追記でき換え可能な情報記録媒件のではは、別の書き換え可能な情報記録媒件、例えばプロッピーディスクに記録し、記録情報用追記型光ディスクと情報管理用のフロッと、スクを一対として使用するのが常であった。

(発明が解決しようとする課題) このような追加方式の追記型光ディスクと C D

- ROMとの間で互換性をとること、すなわち、 追加方式の追記型光ディスクをCD-ROMプレーヤで再生できるようにすることはきわめて困難 である。

前述したように、CD-ROMや一括方式の追

ように、管理情報領域とこの管理情報領域に連続した記録情報領域とが設定された追加方式の追記型情報記録媒体であって、前記記録情報をはは、記録情報と、この記録情報に関する下層管理情報とが記され、前記記理情報を指標する指標管理情報と、され、前記を理情報を指標する指標管理情報と、終了管理情報と、空白部への埋め書き情報とが記録された追加方式の追記型情報記録媒体を提供すると共に、

第1図~第3図に示すように、管理情報領域とこの管理情報領域に連続した記録情報領域とが設定される追記型情報記録媒体に対する追加方式の情報を追記する過程と、前記記録情報領域に追認である過程と、追記により変更された基礎管理情報を前記記録情報底管理情報を前記と、適起と、前記記録情報領域の前記法底管理情報を前記に追記する過程と、記録情報領域の前記法底管理情報を前記に追記する過程と、記録情報領域の前記法底管理情報を前記管理情報を前記管理情報を前記管理情報を前記を過

記型光ディスクでは、全ファイル情報や全ディレクトリ情報を把握し、最適な管理情報をあらかじめ大型の(ホスト)コンピュータで生成し、 C D - R O M と互換性のある論理フォーマットで書き込むことができる。

本発明は上記課題を解決するために、

第4図(B)、第5図(B)及び第6図に示す

程と、追加による全追記終了時には、終了管理情報を前記管理情報領域に追記し、前記管理情報領域上の空白部を埋め書きする過程とからなる追加方式の追記型情報記録媒体の情報管理方法を提供するものである。

(作用)

追記型光ディスク記録再生装置では、最後に追記された指標管理情報により指標された最新の基底管理情報を基に、下層管理情報を適って記録情報が把握されて再生される。

C D - R O M ブレーヤのような統出し専用装置では、終了管理情報の直前の指標管理情報により 指標された最新の基底管理情報を基に、下層管理 情報を適って記録情報が把握されて再生される。 (実施例)

本発明になる追加方式の追記型情報記録媒体及びその情報管理方法の一実施例について詳細に説明する。第1図は本発明になる情報記録媒体の情報管理方法を示すフローチャート、第2図は情報管理方法を実行する装置の構成図、第3図、第4

図(B)、第5図(B)及び第6図は本発明になる追加方式の追記型情報記録媒体の論理フォーマットを説明する図、第4図(A)、第5図(A)は対応する階層構造の例を示す図である。

第2図において、1は円盤状の追記型情報記録は体(以下、光ディスクを例とする)であるMのである。そして、物ののののである。そして、物ののののである。ドによりのである。ドによりののののである。ドによりののののである。ドによりののののである。ドによりが変換がある。2は光ディスク1が変換がれたのである。2は光ディスク1が変換がれたのである。ディスクドライブをコントロールがでは、スクドライブをコントロールがでは、スクドライブをコントロールがである。ディスクである。ディスクである。ディスクである。ディスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。ドボスクである。

4 は前記ディスクコントローラ3を管理下におく (ホスト) コンピュータであり、後に詳述するフローチャートに従ってディスクコントローラを

れる。 L S N (X) 以降は記録情報領域 D E とされる。

この第3図のように、管理情報領域BEとこの管理情報領域BEと連続した記録情報領域DEとが設定された後に、第4図(B)、第5図(B)及び第6図に示すような論理フォーマットで書き込み操作が行なわれる。

前記記録情報領域DEには、ファイルF (記録情報),オーディオ・データAD (記録情報),ディレクトリdlr (下層管理情報),ルートディレクトリRdlr (基底管理情報),パステーブルPT (基底管理情報) などが書き込まれる。

ファイルドはファイル内のデータ自体であり、オーディオ・データ A D はオーディオ・データ B 体である。ディレクトリdir (ディレクトリ・エントリ) は、そのディレクトリ下の子ディレクトリの名称・長さ・位置などを示す。ルートディレクトリR dir は、ルートディレクトリアの子ディレクトリの名称・長さ・位置またはルー

制御して、第4図 (B)、第5図 (B) 及び第6 図に示すような論理フォーマットで情報が光ディスク1上に記録される。

次に、論理フォーマットについて説明する。第 3 図は円盤状の光ディスクに形成されるスパイラル状の情報領域をその径方向の位置を横軸にとって展開して示したものである。下側の指標は径方向の位置を [mm] 単位で示し、上側の指標は起点を径方向の位置を 50.0 [mm] とした時のタイムコード及び論理セクタ番号を示している。

(ホスト) コンピュータ 4 は、光ディスク 1 に対して以下の設定下で書き込みをする。物理アドレス (タイムコード) の 00: 02: 00のセクタを先頭とする論理セクタ番号 L S N (Logical Sector

Number)を設定する。 L S N O ~ L S N 1 5 はシステム予約エリアとで空き領域とする。 L S N 1 6 ~ L S N (X - 1) までをポリューム・ディスク群領域、すなわち、管理情報領域 B E として確保する。 L S N (X) の位置は、光ディスク1 への追加による追記の回数に応じて適宜設定さ

トディレクトリ下のファイルの名称・長さ・位置などを示す。パステーブルPTは、ディレクトリの先頭を指す一覧表、具体的には、すべてのディレクトリをナンバリングしてその位置(論理セクタ番号)を整理した物である。

前記管理情報領域 B E には、ポリューム識別子 (指標管理情報) S V D [Suplement Volume Des criptor], パーティション (分割) 識別子 V P D [Volume Partition Descriptor], ターミネータ (終了) 識別子 (終了管理情報) V D T [Volume Descriptor Terminator] などが書き込まれる。

ボリューム識別子SVDは、記録情報領域内のルートディレクトリRdir の長さ・位置や同内のパステーブルPTの長さ・位置を示す。このボリューム識別子SVDは、より後のタイムコードを持つもの、すなわち、最後に書き込まれたものが有効となる(1SO-9660/III-Sierraフォマット準拠)。

パーティション識別子VPDは記録情報領域内の分割領域(ディレクトリ構造下にない領域、例

特開平3-86975(5)

えば、オーディオ・データ)の長さ・位置を示す。 このパーティション識別子VPDは書き込まれた ものがすべて有効である。

ターミネータ機別子VDTは管理情報領域内のポリューム機別子群の並びの終りを示す。このターミネータ機別子VDTにより被当ポリュームが完結して以後の書き込みが不可能となる(ISO
-9660/II(-Sierra フォマット準拠)。

以下、第1図、第3図、第4図(A)~第6図を参照して、本発明の情報管理方法及び論理フォーマットについて説明する。

第3図のように、管理情報領域BEとこの管理情報領域BEと連続した記録情報領域DEとが投定される(ステップ100)。

例えば、第4図(A)に示すディレクトリ構造のファイルFa及びファイルFbと、このディレクトリ構造下にない分割領域のオーディオ・データADとが書き込まれる。そして、ディレクトリAの下層管理情報がディレクトリdlr Aとして、ルートディレクトリroot下の基底管理情報がルー

ディレクトリR-dir 、パステープルPTを示す 基底管理情報としてポリューム線別子SVD(Ⅱ) が管理情報領域BE内に書き込まれる(ステップ 102)。

本発明では、光ディスク1に対する書き込みごとにポリューム識別子SVDを更改追記し、パーティションの識別子VPDを追記する。そしてこれらのポリューム識別子(群)が基底管理情報を指摘して、指標された基底管理情報(ルートディレクトリ、パステーブル)を禁に下位の階層(ディレクトリ、ファイル)を管理をする。

 トディレクトリR-dlr として、さらに、パステーブルPTが生成されて、第4図(B)に示すようにいずれも記録情報領域DE内に書き込まれる(ステップ101)。

モして、ルートディレクトリRーdir、パステーブルPTの指標管理情報であるポリューム識別子SVD(I)と、分割領域のオーディオ・データADの管理情報であるパーティション識別子VPDとが管理情報領域BE内に書き込まれる(ステップ102)。図中の矢印は(ホスト)コンピュータ4による検索(類序)過程を示す。

さらに、第2回目の書き込み操作により、例えば、第5図(A)に示すディレクトリ構造をした、ファイルは、ファイルはが書きトリーのでは、ないであるdir Cと、追加によりをないしたルートディレクトリ下の管理情報が新たなルートディレクトリRーdir,パステーではないとに追加はないでは、いずれも記録情報は、DEに追わて、いずれも記録情報は、DEに追にされる(ステップ101)。そして新たなルート

域が連続したものとなる(ステップ105)。さらに、物理アドレス(タイムコード)の00:00:00:00:00より前にLead-In 部が、記録情報領域の後にLead-out部が書き込まれ、Lead-In 部内のT0Cには、記録情報領域DEの各情報の境界位置と、Lead-out部の位置とを書き込む(ステップ106)。これらの書き込みは、フィリップス社刊のCDーROM規格書(イエローブック)に準拠して行われ、本光ディスク1は読み出し専用のCD-ROMと互換性がとられ、CD-ROMプレーヤでの再生が可能となる。

(発明の効果)

以上詳述したように、本発明によれば、CD-ROMプレーヤのような統出し専用装置で再生可能な追加方式の追記型情報記録媒体が提供される。

また、光ディスク記録再生装置における記録再生時は、最後に追記された指標管理情報により指標された最新の基底管理情報を基に、下層管理情報を適って記録情報が把握されるので、ファイルやディレクトリの管理効率が落ちることもない。

特別平3-86975(6)

さらに、管理情報を遡ることにより追記型情報 記録媒体への書き込みの履歴を知ることができる ので、管理上消去された記録情報を容易に復活させることができる。

4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明になる情報記録媒体の情報管理方法の一実施例を示すフローチャート、第2図は情報管理方法を実行する装置の構成図、第3図、第4図(B)、第5図(B)及び第6図は本発明になる追加方式の追記型情報記録媒体の論理フォーマットを説明する図、第4図(A)、第5図(A)は階層構造の一例を示す図である。

1…情報記録媒体(光ディスク)、

4…ホストコンピュータ、

BE…管理情報領域、

DE…記録情報領域、

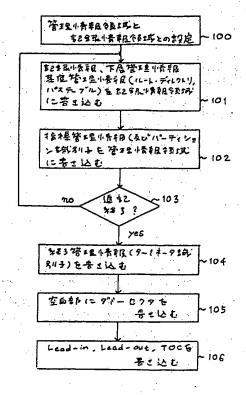
F…ファイル (記録情報)、

A D … オーディオ・データ (記録情報)、

dir…ディレクトリ(下層管理情報)、

RdIr ・・・ルートディレクトリ(基底管理情報)、PT・・・パステーブル(基底管理情報)、SVD・・・ポリューム 識別子(指標管理情報)、VPD・・・パーティション(分割) 識別子、VDT・・・ターミネータ織別子(終了管理情報)。

特許出願人 日本ピクター株式会社 代表者 垣木 邦夫



第1四.

